PATENT ABSTRACTS OF JAPAN

(11)Publication number:

11-212454

(43) Date of publication of application: 06.08.1999

(51)Int.CI.

G09C 1/00 G11B 20/10

(21)Application number: 10-015666

(71)Applicant: MATSUMOTO TSUTOMU

NHK SPRING CO LTD

(22)Date of filing:

28.01.1998

(72)Inventor: MATSUMOTO TSUTOMU

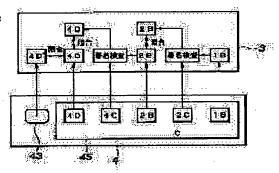
MATSUMOTO HIROYUKI YAMAMOTOYA KENJI

(54) AUTHENTICATION TYPE SECURITY SYSTEM

(57) Abstract:

PROBLEM TO BE SOLVED: To effectively prevent an authenticated body from being forged, to facilitate the maintenance, and to evade complexity of the structure of, specially, the authenticated body side by collating feature data with physical features which are read at the time of authentication and deciding whether or not the authenticated body is genuine or false according to the respective matching results.

SOLUTION: When a card 4 to be authenticated is inserted into a card reader 3, issue device sign data 4c, feature data 4C, etc., stored on a magnetic stripe 45 are read out and physical features are read as feature data 4D' out of a reference area 43 along a read track set on the card reader 3. The authentication device sign data 2C are deciphered with authentication device open key data 1B and collated with issue device open key data 2B. Issue device sign data 4C are deciphered with the issue device open key data 2B and collated with feature data 4D. The feature data 4D' and feature data 4D are



collated with each other. When the respective collated results meet specific conditions, it is decided that the card 4 is a regular card.

LEGAL STATUS

[Date of request for examination]

07.08.2003

[Date of sending the examiner's decision of rejection]

[Kind of final disposal of application other than the examiner's decision of rejection or application converted registration]

[Date of final disposal for application]

[Patent number]

[Date of registration]

BEST AVAILABLE COPY

(19)日本国特許庁(JP)

(12) 公開特許公報(A)

(11)特許出願公開番号

特開平11-212454

(43)公開日 平成11年(1999)8月6日

(51) Int.Cl.⁶

識別記号

640

 \mathbf{F} I

G09C 1/00

640B 640D

G11B 20/10

Н

G 1 1 B 20/10

G09C 1/00

審査請求 未請求 請求項の数8 OL (全 10 頁)

(21) 出願番号

特願平10-15666

(22) 出願日

平成10年(1998) 1月28日

(71)出願人 596048536

松本 勉

神奈川県横浜市青葉区柿の木台13番地45

(71)出願人 000004640

日本発条株式会社

神奈川県横浜市金沢区福浦3丁目10番地

(72)発明者 松本 勉

神奈川県相模原市上鶴間2603-1 サンヴ

ェール町田グランデュール210

(72)発明者 松本 弘之

神奈川県横浜市金沢区福浦3丁目10番地

日本発条株式会社内

(74)代理人 弁理士 大島 陽一

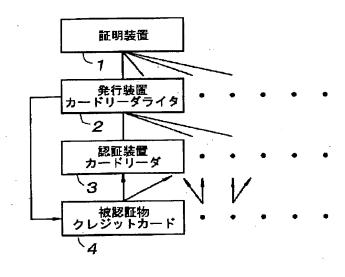
最終頁に続く

(54) 【発明の名称】 認証式セキュリティシステム

(57) 【要約】

【課題】 被認証物の偽造を防止し得ると共に保守が容易であり、特に被認証物側の構造も複雑化することのないセキュリティシステムを提供する。

【解決手段】 基準領域の物理的特徴データ、この特徴データを発行装置用秘密鍵データにより暗号化した署名データ及び発行装置用公開鍵データを被認証物のデータ格納領域に格納し、これを認証時に読み出すと共に引きる基準領域の特徴を読み取り、これらの照合結果に一クを知らずに署名データを解析することは困難でありまた被認証物に格納されたデータを単にデッドコピーシを知い記述物では基準領域の特徴が異なることが多いでは、しいら認証を関係の記憶を置している。認証装置側の記憶容量を著しても認証を表している。認証装置側の更新を必要とせずその保守が簡便になる。



【特許請求の範囲】

【請求項1】 証明装置が証明した発行装置が発行した被認証物を認証装置をもって認証することでその真正性の判定行い、前記被認証物の偽造を防止するためのセキュリティシステムであって、

前記被認証物が、機械により読み取り可能であるが、無 作為に生成されているために人為的に同一なものを製作 することが困難な物理的特徴を有する基準領域と、発行 時に前記基準領域から読み取った特徴データ、該特徴デ 一タを前記発行装置にて発行装置用秘密鍵データにより 暗号化してなる発行装置署名データ及び前記発行装置署 名データを復号するための発行装置用公開鍵データを記 憶保持するためのデータ格納領域とを有し、

認証時に、前記認証装置にて前記被認証物のデータ格納 領域に格納された特徴データ、発行者署名データ及び発 行装置用公開鍵データを読み出すと共に前記基準領域か らその物理的特徴を読み取り、

前記発行装置用公開鍵データをもって前記発行装置署名 データを復号して前記特徴データと照合し、

前記特徴データと、認証時に読み取った物理的特徴とを 照合し、

前記各照合結果に基づき前記被認証物の真正性の判定が 行われるようになっていることを特徴とする認証式セキュリティシステム。

【請求項2】 前記被認証物が、連続するまたは不連続な複数の基準領域を有し、かつ前記データ格納領域が、前記各基準領域に対応する特徴データ及びそれに対応する発行装置署名データを記憶保持するようになっており、

認証時に、前記認証装置にて前記被認証物のデータ格納領域に格納された発行装置用公開鍵データを読み出すと共に選択的に1つまたは複数の特徴データ及びそれに対応する発行装置署名データを読み出し、更に前記読み出した特徴データに対応する基準領域からその物理的特徴を読み取り、

前記発行装置用公開鍵データをもって前記発行装置署名 データを復号して前記特徴データと照合し、

前記特徴データと、認証時に読み取った物理的特徴とを 照合し、

前記各照合結果に基づき前記被認証物の真正性の判定が 行われるようになっていることを特徴とする請求項1に 記載の認証式セキュリティシステム。

【請求項3】 前記被認証物が、演算処理部を更に有し、かつ前記データ格納領域が、被認証物毎に設定される被認証物用秘密鍵データ、被認証物用公開鍵データ及び前記被認証物用公開鍵データを前記発行装置にて発行装置用秘密鍵データにより暗号化してなる別の発行装置署名データを更に記憶保持するようになっており、

認証時に、前記データ格納領域から被認証物用公開鍵データ及び前記別の発行装置署名データをも更に読み出

し、

前記発行装置用公開鍵データをもって前記被認証物署名 データを復号して前記被認証物用公開鍵データと照合

前記認証装置から認証の度に異なる確認データを前記被認証物に送り、その前記演算処理部にて前記被認証物用秘密鍵データにより前記確認データを暗号化して前記認証装置に送り返し、該認証装置にて前記被認証物用公開鍵データをもって復号して前記確認データと照合し、前記特徴データと、認証時に読み取った物理的特徴とを照合し、

前記各照合結果に基づき前記被認証物の真正性の判定が 行われるようになっていることを特徴とする請求項1ま たは請求項2のいずれかに記載の認証式セキュリティシ ステム。

【請求項4】 前記確認データが認証時に読み取った物理的特徴に基づき生成されるようになっていることを特徴とする請求項3に記載の認証式セキュリティシステム。

【請求項5】 前記被認証物の前記データ格納領域が、前記発行装置用公開鍵データを前記証明装置にて証明装置用秘密鍵データにより暗号化してなる証明装置署名データ及び前記証明装置用秘密鍵データにより暗号化された証明装置署名データを復号するための証明装置用公開鍵データをも更に格納するようになっており、

認証時に前記証明装置署名データ及び前記証明装置用公 開鍵データをも読み出し、

前記証明装置用公開鍵データをもって前記証明装置署名 データを復号したものと前記発行装置用公開鍵データと を更に照合し、

前記各照合結果に基づき前記被認証物の真正性の判定が 行われるようになっていることを特徴とする請求項1乃 至請求項4のいずれかに記載の認証式セキュリティシス テム。

【請求項6】 前記認証装置が前記証明装置と接続可能となっており、かつ過去の認証時に被認証物から読み出された証明装置用公開鍵データを1つまたは2つ以上記憶可能となっており、

認証時に被認証物から読み出された証明装置用公開鍵データを記憶された証明装置用公開鍵データと比較し、一致すれば該証明装置用公開鍵データを用いて前記照合を行い、一致しなければ前記証明装置に問い合わせて正規の証明装置用公開鍵データであることが確認されたら該証明装置用公開鍵データを用いて前記照合を行うと共にこれを記憶するようになっていることを特徴とする請求項5に記載の認証式セキュリティシステム。

【請求項7】 前記被認証物の前記データ格納領域が、前記発行装置用公開鍵データを前記証明装置にて証明装置用秘密鍵データにより暗号化してなる証明装置署名データをも更に格納するようになっており、

前記認証装置が、前記証明装置用秘密鍵データにより暗 号化された証明装置署名データを復号するための証明装 置用公開鍵データを記憶しており、

認証時に前記証明装置署名データをも読み出し、

前記証明装置用公開鍵データをもって前記証明装置署名 データを復号したものと前記発行装置用公開鍵データと を更に照合し、

前記各照合結果に基づき前記被認証物の真正性の判定が 行われるようになっていることを特徴とする請求項1乃 至請求項4のいずれかに記載の認証式セキュリティシス テム。

【請求項8】 前記基準領域が、紙または樹脂中に磁性体繊維を無作為に配置したものからなることを特徴とする請求項1乃至請求項7のいずれかに記載の認証式セキュリティシステム。

【発明の詳細な説明】

[0001]

【発明が属する技術分野】本発明は、例えばプリペイドカード、クレジットカード、IDカードなどの真正性の判定を要する被認証物の偽造を防止するためのセキュリティシステムに関する。

[0002]

【従来の技術】従来のセキュリティーシステムの1つの手法として、証明装置(機関)と、発行装置(機関)とにより、秘密鍵データによる署名生成ルールを用いて元のデータから署名データを生成し、これをクレジットカード等の被認証物に例えば磁気記録し、該被認証物を発行し、認証装置に記憶された公開鍵データから署名検査ルールを用いて上記署名データを検査してこの被認証物を認証することによりその真正性を確認する認証システムが知られている。

【0003】このシステムによれば、署名生成ルールを知る者のみが、自らの署名データを新たに生成したり、当該データを改変することができるこから、新たな被認証物を装う偽造行為に対する防止効果は高いものの、例えば認証装置と被認証物との間の通信を傍受したり被認証物から署名データを読み出してデッドコピーすることによる不正は防止できない。

【0004】一方、被認証物の偽造や複製を防止する手段として、例えばその被認証物に固有の物理的な特徴をデータとして記録し、このデータと実際の物理的な特徴とを照合して真正性を判定する方法も提案されている。

【0005】そこで、本願出願人は、例えば特願平8-85946号明細書に記載されているように、各被認証物毎の物理的な特徴データを上記署名データとしてその被認証物に記録し、認証時に被認証物の物理的特徴を読み取ると共にこの署名データを特徴データに戻して両者を比較する方法を提案した。

【0006】この方法によれば、被認証物の記録内容を 知ってもその被認証物毎の物理的な特徴をも模倣しない 限り偽造することはできないことからその偽造防止効果 は著しく高くなる。

[0007]

【発明が解決しようとする課題】しかしながら、上記証明装置と、発行装置とが同一であり、かつこれらと認証装置とが一対一対応であれば良いが、例えばクレジットカードの場合、通常、証明装置(クレジット会社)と、発行装置(クレジット会社、銀行等)とは同一の機関である可能性はあるもののこれらとクレジットカードを使用する店などに設置される認証装置とは別々の機関であることが多く、特に発行装置に比較して認証装置が考るとが多く、特に発行装置に比較して認証装置が考える場合や発行装置(機関)が増減する場合、その度に各認証装置に記憶された公開鍵データ等を変更しなければならず、その保守が厄介であった。

【0008】一方、被認証物側にICによる演算処理部を設け、認証の度に認証装置から被認証物に乱数等の確認データを秘密鍵データにより生成した署名データを送り、これを公開鍵データにより元の確認データに戻して送り返す動作を付加し、認証装置と被認証物側との間の通信内容を認証の度に変える動的認証方法も提案されているが、被認証物側で複雑な計算を行わなければならないことから、そのためのICが大型化、高騰化する問題があった。

【0009】このような従来技術の問題に鑑み、本発明の主な目的は、被認証物の偽造を効果的に防止し得ると 共に保守が容易であり、特に被認証物側の構造も複雑化 することのないセキュリティシステムを提供することに ある。

[0010]

【課題を解決するための手段】上記の目的は本発明によ れば、発行装置が発行し、かつ証明装置が証明した被認 証物を認証装置をもって認証することでその真正性の判 定行い、前記被認証物の偽造を防止するためのセキュリ ティシステムであって、前記被認証物が、機械により読 み取り可能であるが、無作為に生成されているために人 為的に同一なものを製作することが困難な物理的特徴を 有する基準領域と、発行時に前記基準領域から読み取っ た特徴データ、該特徴データを前記発行装置にて発行装 置用秘密鍵データにより暗号化してなる発行装置署名デ 一タ及び前記発行装置用秘密鍵データにより暗号化され た発行装置署名データを復号するための発行装置用公開 鍵データを記憶保持するためのデータ格納領域とを有 し、認証時に、前記認証装置にて前記被認証物のデータ 格納領域に格納された特徴データ、発行装置署名データ 及び発行装置用公開鍵データを読み出すと共に前記基準 領域からその物理的特徴を読み取り、前記発行装置用公 開鍵データをもって前記発行装置署名データを復号して 前記特徴データと照合し、前記特徴データと、認証時に 読み取った物理的特徴とを照合し、前記各照合結果に基 づき前記被認証物の真正性の判定が行われるようになっ ていることを特徴とする認証式セキュリティシステムを 提供することにより達成される。また、前記被認証物 が、連続するまたは不連続な複数の基準領域を有し、か つ前記データ格納領域が、前記各基準領域に対応する特 徴データ及びそれに対応する発行装置署名データを記憶 保持するようになっており、認証時に、前記認証装置に て前記被認証物のデータ格納領域に格納された発行装置 用公開鍵データを読み出すと共に選択的に1つまたは複 数の特徴データ及びそれに対応する発行装置署名データ を読み出し、更に前記読み出した特徴データに対応する 基準領域からその物理的特徴を読み取り、前記発行装置 用公開鍵データをもって前記発行装置署名データを復号 して前記特徴データと照合し、前記特徴データと、認証 時に読み取った物理的特徴とを照合し、前記各照合結果 に基づき前記被認証物の真正性の判定が行われるように なっていると良く、更に、前記被認証物が、演算処理部 を更に有し、かつ前記データ格納領域が、被認証物毎に 設定される被認証物用秘密鍵データ、被認証物用公開鍵 データ及び前記被認証物用公開鍵データを前記発行装置 にて発行装置用秘密鍵データにより暗号化してなる別の 発行装置署名データを更に記憶保持するようになってお り、認証時に、前記データ格納領域から被認証物用公開 鍵データ及び前記別の発行装置署名データをも読み出 し、前記発行装置用公開鍵データをもって前記被認証物 署名データを復号して前記被認証物用公開鍵データと照 合し、前記認証装置から認証の度に異なる確認データを 前記被認証物に送り、その前記演算処理部にて前記被認 証物用秘密鍵データにより前記確認データを暗号化して 前記認証装置に送り返し、該認証装置にて前記被認証物 用公開鍵データをもって復号して前記確認データと照合 し、前記特徴データと、認証時に読み取った物理的特徴 とを照合し、前記各照合結果に基づき前記被認証物の真 正性の判定が行われるようになっていると良い。

【〇〇11】このようにすれば、秘密鍵データを知らずに署名データを解析することは著しく困難であり、また被認証物のデータ格納領域に格納されたデータを単にデッドコピーしても他の被認証物では基準領域の特徴が異なることからその真正性は否定されるため他の被認証物への不正な適用をも効果的に防止することができ、しかも認証に必要なデータが全て被認証物側にあることから、発行装置用秘密鍵データや発行装置用公開鍵データを変更したり新たな発行装置用秘密鍵データや発行装置用公開鍵データを追加しても認証装置側の更新を必要としない。

【〇〇12】特に、認証の度に被認証物と認証装置との 通信内容を変えるようにする場合、請求項2のように被 認証物側に格納された複数のデータの1つまたは幾つか を認証装置側で選択して読み出すようにすることで、被 認証物側に演算処理のための1C等を設ける必要がな く、しかも処理が簡便になる。

【0013】基準領域として、紙又は樹脂中に磁性体繊維を無作為に配置したものや、紙の漉きむらを利用したり、シート材の表面粗さなど、人為的に複製することが困難で、しかも所定の機械では再現性良く検出し得るものであれば、任意のものを用いることができる。そのような例としては、特開平6-168363号、特開昭52-33444号、特表昭57-500851号の各公報に開示されたものなどがある。

[0014]

【発明の実施の形態】以下、本発明の好適実施形態を添付の図面について詳しく説明する。

【0015】図1は、本発明が適用された第1の実施形態における認証式セキュリティシステムの概略構成を示すブロック図である。このシステムは、クレジットカードにおける認証式セキュリティシステムであり、証明装置1が1つまたは複数設置された証明機関(カード会社)と、カードの発行装置としてのカードリーダライタ2が1つまたは複数設置された発行機関(銀行、代理店等)と、認証装置としてのカードリーダ3が1つまたは複数設置された認証者(カードを使用する店、施設等)と、通常は多数発行される被認証物としてのクレジットカード4とから構成される。

【0016】図2は、クレジットカード4を示す平面図であり、このクレジットカード4はポリエステル製のベースシート41からなり、このカードには、発行者、券種やカードの使途を特定するために必要な管理データとは別に、後記する特徴データ、発行装置署名データ及び証明装置用公開鍵データを格納するための識別データ格納領域を含む磁気ストライプ42と、磁性体繊維をベースシート41の樹脂中に無作為に分散してなる基準領域43とが設けられている。

【0017】図3は、本発明が適用された発行装置としてのカードリーダライタ2を示す。カードリーダライタ2を示す。カードリーダライタ2は、カードをスロット21内に取り込み、データ書き込み後にカードを排出するためのモータ駆動されたいる。フット21に沿って、磁気ストライプ42からは気気ないが23人が表準領域43を読み取るための誘導式磁気へッド24が設けられている。磁気へッド23、24はその入出力を制御すると共にデータ処理を行うための制御ユニットを認証するための認証装置としてのカードリーダ3は書き込み機能を除き、カードリーダライタ2と同様であるのでその詳細な説明を省略する。

【 O O 1 8 】以下に、図4~図6に沿ってカード4の発行手順及び認証手順を説明する。証明装置1は、証明装置用秘密鍵データ1Aを用いて特定の署名生成ルールに

より各発行装置用公開鍵データ2Bを暗号化して証明装置署名データ2Cを生成するようになっている。この証明装置署名データ2Cは証明装置用公開鍵データ1Bを用いた特定の署名検査ルールによってのみ復号し得る。同様に、カードリーダライタ2の制御ユニット25は、発行装置用秘密鍵データ2Aを用いた上記同様な署名生成ルールにより各カード4の後記する特徴データ4Dを暗号化して発行装置署名データ4Cを生成するようになっている。この発行装置署名データ4Cは発行装置用公開鍵データ2Bを用いた上記同様な署名検査ルールによってのみ復号し得る。

【〇〇19】まず、図4に示すように、準備段階として、発行装置としてのカードリーダライタ2に、発行装置用秘密鍵データ2A、発行装置用公開鍵データ2B、証明装置署名データ2C及び証明装置用公開鍵データ1Bを記憶しておく。このうち、発行装置用秘密鍵データ2A、発行装置用公開鍵データ2B、証明装置署名データ2Cは各発行機関固有のものである。

【0020】次に、図5に示すように、発行段階では、まず発行すべきカード4がカードリーダライタ2に挿入されると、カードリーダライタ2に設定された読み取り軌跡に沿って、基準領域43から物理的特徴を信号として機械的に読み取り、特徴データ4Dとする。この特徴データ4Dを発行装置用秘密鍵データ2Aを用いた署名生成ルールにより暗号化して発行装置署名データ4Cを生成する。そして、これら発行装置署名データ4Cを生成する。そして、これら発行装置署名データ4C、特徴データ4D、発行装置用公開鍵データ1Bをカード4の磁気ストライプ42に格納する。

【0021】次に、図6に示すように、認証装置としてのカードリーダ3による認証段階では、まず認証すべきカード4がカードリーダ3に挿入されると、磁気ストライプ42に格納された発行装置署名データ4C、特徴データ4D、発行装置用公開鍵データ2B、証明装置署名データ2C及び証明装置用公開鍵データ1Bを読み出すと共にカードリーダ4に設定された読み取り軌跡に沿って、基準領域43から物理的特徴を信号として機械的に読み取り、特徴データ4D′とする。

【0022】そして、証明装置用公開鍵データ1Bを用いた署名検査ルールによって証明装置署名データ2Cを復号し、これを発行装置用公開鍵データ2Bと照合する。

【0023】同様に発行装置用公開鍵データ2日を用いた署名検査ルールによって発行装置署名データ4Cを復号し、これを特徴データ4Dと照合する。

【0024】また、上記のように読み取った特徴データ 4D′と特徴データ4Dとを照合する。

【OO25】上記各照合結果が所定の条件(各データ同士が一致、または不一致の程度が所定の範囲に収まっているなど)に一致したら、そのカード4が正規のカード

であると判定する。

【0026】図7、図8は、本発明が適用された第2の実施形態に於ける認証式セキュリティシステムに於けるカードの発行手順及び認証手順を説明する図であり、第1の実施形態に於ける図5、図6に対応する。このシステムも上記同様クレジットカードにおける認証式セキュリティシステムであり、その構成は第1の実施形態と概ね同様である。

【0027】まず、準備段階としては上記同様にカードリーダライタ2に、発行装置用秘密鍵データ2A、発行装置用公開鍵データ2B、証明装置署名データ2C及び証明装置用公開鍵データ1Bを記憶しておく。

【0028】次に、図7に示すように、発行段階では、まず発行すべきカード4がカードリーダライタ2に挿入されると、カードリーダライタ2に設定された読み取り軌跡に沿って、基準領域43から物理的特徴を信号分とて機械的に読み取り、そのデータ4Dを例えば10分割して特徴データ4D1~4D10とする。この特徴データ4D1~4D10とするのでである。その特徴データ4C1~4C10を生成する。それら発行装置署名データ4C1~4C10、これに対策である特徴データ4D1~4D10、発行装置用公開鍵データ2B、証明装置署名データ2C及び証明装置用公開鍵データ1Bをカード4の磁気ストライプ42に格納する。

【0029】次に、図8に示すように、カードリーダ3による認証段階では、まず認証すべきカード4がカードリーダ3に挿入されると、磁気ストライプ42に格納された発行装置用公開鍵データ2B、証明装置署名データ2C及び証明装置用公開鍵データ1Bを読み出すと共に発行装置署名データ4C1~4C10及びこれに対応する特徴データ4D1~4D10の中から認証の度に対なる1つまたは複数の発行装置署名データと特徴データとの組を読み出す。更にカードリーダ4に設定された読み取り軌跡に沿って、基準領域43から物理的特徴を信号として機械的に読み取り、特徴データ4D′とする。

【0030】そして、証明装置用公開鍵データ1日を用いた署名検査ルールによって証明装置署名データ2Cを復号し、これを発行装置用公開鍵データ2日と照合する。

【0031】同様に、例えば今回の認証で発行装置署名データ4C5及びこれに対応する特徴データ4D5を読み出したとして、発行装置用公開鍵データ2Bを用いた署名検査ルールによって発行装置署名データ4C5を復号し、これを特徴データ4D5と照合する。

【0032】また、特徴データ4D5と上記のように読み取った特徴データ4D′の対応部分とを照合する。

【0033】上記各照合結果が所定の条件(各データ同士が一致、または不一致の程度が所定の範囲に収まって

いるなど) に一致したら、そのカード4が正規のカードであると判定する。

【0034】この構成によれば、カードリーダ3による 読み出し内容が認証の度に異なることから、両者間のデータ授受を傍受してもその解析、またはカードに格納されたデータを偽造カードに利用することは困難になる。 また、この処理は従来カード(被認証物)側で複雑な処理を行っていた動的認証方法と同程度のセキュリティ性を実現しながら、カード側にはデータ格納領域を確保すれば良く、その構造が簡便化されると共にコストが低廉になっている。

【0035】尚、上記構成では1つの特徴データを分割 して複数の特徴データとしたが、基準領域43の読み取 り位置をずらして複数回読み取っても良い。

【0036】図9、図10は、本発明が適用された第3の実施形態に於ける認証式セキュリティシステムに於けるカードの発行手順及び認証手順を説明する図であり、第1の実施形態に於ける図5、図6に対応する。このシステムも上記同様クレジットカードにおける認証式セキュリティシステムであり、その構成は第1の実施形態と概ね同様であるが、カード4には磁気ストライプに代えてデータ記憶及び演算処理が可能な1C45及び接点

(図示せず)が設けられ、カードリーダライタ2及びカードリーダ3には磁気ヘッドに代えて1C45の接点に接触するための対応接点(図示せず)が設けられている。カードリーダ3は、(疑似)乱数からなる確認データRを生成するようになっている。また、1C45は、被認証物用秘密鍵データ4Aを用いて上記各実施形態と同様な署名生成ルールによりカードリーダ3側から送られる乱数からなる確認データRを暗号化して被認証物署名データ4Cを生成するようになっている。

【0037】まず、準備段階としては上記同様にカードリーダライタ2に、発行装置用秘密鍵データ2A、発行装置用公開鍵データ2B、証明装置署名データ2C、証明装置用公開鍵データ1B、各カード4毎に設定される被認証者用秘密鍵データ4A及び被認証者用公開鍵データ4Bを用意しておく。

【〇〇38】次に、図9に示すように、発行段階では、まず発行すべきカード4がカードリーダライタ2に挿入されると、カードリーダライタ2に設定された読み取り軌跡に沿って、基準領域43から物理的特徴を信号として機械的に読み取り、特徴データ4Dとする。この特徴データ4Dを発行装置用秘密鍵データ2Aを用いた署名生成ルールにより暗号化して発行装置署名データ4C、生成する。そして、これら発行装置署名データ4C、特徴データ4D、発行装置用公開鍵データ2B、証明装置用公開鍵データ1B、認証者用秘密鍵データ4A及び被認証者用公開鍵データ4Bをカード4の1C45の記憶領域に格納する。

【0039】次に、図10に示すように、カードリーダ

3による認証段階では、まず認証すべきカード4がカードリーダ3に挿入されると、1 C 4 5 の記憶領域に格納された発行装置署名データ4 C、特徴データ4 D、発行装置用公開鍵データ2 B、証明装置署名データ2 C、証明装置用公開鍵データ1 B及び被認証者用公開鍵データ4 Bを読み出すと共にカードリーダ3に設定された読み取り軌跡に沿って、基準領域43から物理的特徴を信号として機械的に読み取り、特徴データ4 D′とする。また、カードリーダ3 側にて乱数を発生させ、これを確認データRとして1 C 4 5 に送る。

【OO40】このとき、特徴データ4D'は疑似乱数でなく自然の乱数であることから、この一部やこれを何らかのアルゴリズムで処理したもの、或いは特徴データ4D'を抽出するのと同様な方法を用いて基準領域の一のや基準領域以外の領域から抽出したデータを確認データトとして利用しても良い。これにより、疑似乱数の解析による乱数が特定されることを防止でき、セキュリティ性が一層向上する。所謂Faultーbasedーatもよるにより誤動作を起こさせるような攻撃方法も人為的な操作が介在する余地が殆どない方法により防止できる。

【0041】そして、証明装置用公開鍵データ1日を用いた署名検査ルールによって証明装置署名データ2Cを復号し、これを発行装置用公開鍵データ2Bと照合する

【0042】同様に、発行装置用公開鍵データ2Bを用いた署名検査ルールによって発行装置署名データ4Cを 復号し、これを特徴データ4Dと照合する。

【0043】また、1045では確認データRを被認証物用秘密鍵データ4Aを用いた署名生成ルールにより暗号化して被認証物署名データ4Eを生成し、これをカードリーダ3側に送り返す。カードリーダ3では被認証物用公開鍵データ4Bを用いた署名検査ルールによって被認証物署名データ4Eを復号し、これを確認データRと照合する。

【 O O 4 4 】更に、特徴データ 4 D と上記のように読み取った特徴データ 4 D′とを照合する。

【〇〇45】上記各照合結果が所定の条件(各データ同士が一致、または不一致の程度が所定の範囲に収まっているなど)に一致したら、そのカード4が正規のカードであると判定する。

【0046】この構成によれば、上記同様カードリーダ 3による読み出し内容が認証の度に異なることから、両 者間のデータ授受を傍受してもその解析、またはカード に格納されたデータを偽造カードに利用することは困難

【0047】尚、上記各実施形態では被認証物に証明装 置用公開鍵データ1Bを記憶させ、署名検査ルールによ って証明装置署名データ2Cを復号し、これを発行装置 用公開鍵データ2Bと照合したが、この処理は任意であり、例えば証明機関と発行機関とが同じ場合には省略することができる。また、証明機関用公開鍵データ1A、証明機関用公開鍵データ1A、証明機関用公開鍵データ1Bの変更がない場合、証明とせてもであり、と良いでも偽造しても証明機関のの秘でであることがられない、証明機関用公開鍵データカのを知られない限別ののを使わない、証明機関ののが出までの変更がないシステムの場合、そのメンテータの変更がないシステムの場合、そのメンテータの変更がないシステムの場合、そのメンテータの変更がないシステムの場合、そのメンテータの変更がないシステムの場合、そのメンテータの変更がないシステムの場合、そのメンテータの変更がないシステムの場合、そのメンテータの変更がないシステムの場合、そのメンティ性が向上する。

【0048】また、認証装置を、必要なときに証明装置 と接続可能とし、かつ過去の認証時に被認証物から読み 出された証明装置用公開鍵データを1つまたは2つ以上 記憶可能とし、認証時に被認証物から読み出された証明 装置用公開鍵データを記憶された証明装置用公開鍵デー タと比較し、一致すれば該証明装置用公開鍵データを用 いて上記照合を行い、一致しなければ証明装置に通信等 で問い合わせて正規の証明装置用公開鍵データであるこ とが確認されたら該証明装置用公開鍵データを用いて照 合を行うようにし、確認された該証明装置用公開鍵デ-タを追加して記憶、または問い合わせ結果によっては変 更するようにしても良い。この場合も独自に各秘密鍵デ 一タ、公開鍵データをも偽造しても証明機関用公開鍵デ ータ1Bのみは正規なものを使わざるを得ないことから 証明機関の秘密鍵データを知られない限り、上記照合が 一致せず、チェックできる。従ってそのメンテナンス性 が低下することなくセキュリティ性が向上する。更にこ の構造では証明機関用秘密鍵データ及び公開鍵データが 変更されても認証装置全てを同時に更新する必要はな

く、認証時に新しい証明機関用公開鍵データが被認証物から読み出された場合にのみこれを追加して記憶、または新しいデータに置き換えれば良いことから証明装置用公開鍵データを認証装置にのみ記憶するシステムに比較してそのメンテナンス性が高くなっている。この認証装置のメンテナンス構造は、常にサーバと接続され、IDや暗証番号、認証コードなどを確認するような端末機を有するシステムに一般的に単独で応用でき、サーバや接続回線の負荷が低減できるものである。

【0049】また、上記各実施形態では被認証物をクレジットカードとしたが、例えばプリペイドカードやIDカード、固有の価値が証明された貴金属類、有価証券、部屋や自動車のキーなど、真正なものであることを証明する必要のあるものに任意に適用できることは云うまでもない。また、第1及び第2の実施形態では被認証物のデータ格納領域を磁気ストライプとしたが、第3の実施

形態のようにICチップをカードに埋め込んでICカードとしても良い。

[0050]

【発明の効果】このように、本発明によれば、人為的に 同一なものを製作することが困難な基準領域の特徴デー タ、この特徴データを発行装置用秘密鍵データにより暗 号化して生成された署名データ及び発行装置用公開鍵デ 一タを被認証物のデータ格納領域に格納しておき、これ を認証時に読み出すと共にその基準領域の特徴を読み取 り、これらの照合結果により被認証物の真正性を確認で きるようにしたため、秘密鍵データを知らずに署名デ-タを解析することは著しく困難であり、また被認証物の データ格納領域に格納されたデータを単にデッドコピー しても他の被認証物では基準領域の特徴が異なることか らその真正性は否定されるため他の被認証物への不正な 適用をも効果的に防止することができ、しかも認証に必 要なデータが全て被認証物側にあることから、認証装置 側の記憶容量を著しく低減でき、また発行装置用秘密鍵 データや発行装置用公開鍵データを変更したり新たな発 行装置用秘密鍵データや発行装置用公開鍵データを追加 しても認証装置側の更新を必要としないことからその保 守が極めて簡便になる。

【0051】特に、認証の度に被認証物と認証装置との通信内容を変えるようにする場合、請求項2のように被認証物側に格納された複数のデータの1つまたは幾つかを認証装置側で選択して読み出すようにすることで、被認証物側に演算処理のためのIC等を設ける必要がなく、しかも処理が簡便になる。

【図面の簡単な説明】

【図1】本発明に基づくシステムの概略構成を示すブロック図。

【図2】本発明に基づくシステムが適用された記録媒体 の一例としてのプリペイドカードを示す正面図。

【図3】プリペイドカードのためのカードリーダライタ の一例を示すダイヤグラム図。

【図4】本発明に基づく第1の実施形態に於けるカード の作成手順を示すブロック図。

【図5】本発明に基づく第1の実施形態に於けるカード の作成手順を示すブロック図。

【図6】本発明に基づく第1の実施形態に於けるカードの認証手順を示すブロック図。

【図7】本発明に基づく第1の実施形態に於けるカード の作成手順を示すブロック図。

【図8】本発明に基づく第1の実施形態に於けるカードの認証手順を示すブロック図。

【図9】本発明に基づく第1の実施形態に於けるカード の作成手順を示すブロック図。

【図10】本発明に基づく第1の実施形態に於けるカードの認証手順を示すブロック図。

【符号の説明】

- 1 証明装置
- 2 カードリーダライタ (発行装置)
- 21 スロット
- 22 カード搬送ユニット
- 23 磁気ヘッド
- 24 誘導式磁気ヘッド
- 25 制御ユニット
- 3 カードリーダ (認証装置)
- 4 クレジットカード(被認証物)
- 41 ベースシート
- 42 磁気ストライプ
- 43 基準領域
- 45 IC
- 1 A 証明装置用秘密鍵データ

- 1 B 証明装置用公開鍵データ
- 2A 発行装置用秘密鍵データ
- 2B 発行装置用公開鍵データ
- 2C 証明装置署名データ
- 4A 被認証物用秘密鍵データ
- 4B 被認証物用公開鍵データ
- 4 C 発行装置署名データ
- 4C1~4C10 特徴データ4D1~4D10に対応
- する発行装置署名データ
- 4 D 特徴データ
- 4 D′ 認証時に読み取った特徴データ

4 C

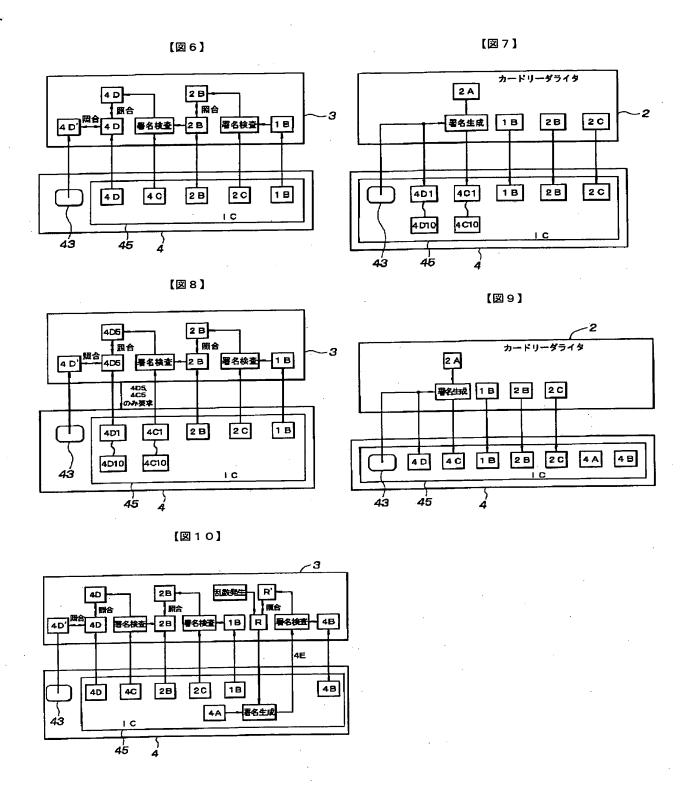
4 D

1 B

2 B

- 4 D 1 ~ 4 D 1 O 特徴データ 4 D の分割データ
- 4 E 被認証物署名データ
- R 確認データ(乱数)

【図2】 【図1】 証明整置 2 【図4】 証明裝置 [図3] 1 A 制御ユニット 2C 1B 2 B 2 A カードリーダライタ [図5] カードリーダライタ 2 A 2 C 署名生成 1 B 2 B



フロントページの続き

(72) 発明者 山本屋 健二

神奈川県横浜市金沢区福浦3丁目10番地

日本発条株式会社内